PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-064487

(43)Date of publication of application: 28.02.2002

(51)Int.CI.

H04L 12/18 H04L 12/66

H04L 12/56 H04L 29/06

(21)Application number: 2000-252288

(71)Applicant :

NIPPON TELEGR & TELEPH CORP <NTT>

(22)Date of filing:

23.08.2000

(72)Inventor:

HANANO SHINYA USHIJIMA SHIGEHIKO

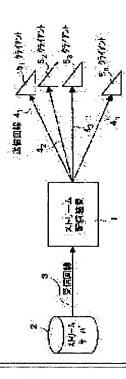
TANIGAWA MAKI YANAGIMOTO KIYOSHI ICHIKAWA HIROYUKI

(54) STREAM TRANSMISSION APPARATUS

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a high-speed, large-capacity stream transmission apparatus capable of minimizing processing by reducing a processing overhead and eliminating the full calculation of check sum for each protocol layer.

SOLUTION: A copy control section 14 accesses a packet buffer 13 based on a buffer address and a buffer length which are informed by a writing section 12 and picks up the IP address and the UDP port number of the packet, accesses a content identifier retrieval table 15 by using the information as a key, and finds the content identifier of a stream carried by the receiving packet. A copy processing section 19 finds distribution information determined for each client to which the information is to be transmitted with reference to a copy distribution control table 18, rewrites a header for a copy of the receiving packet based on the distribution information, recalculates a new check sum based on a difference between check sum and header information after rewriting, sets at a transmitting packet the new check sum obtained by recalculation and transmits it to a client.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

08.11.2001

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-64487 (P2002-64487A)

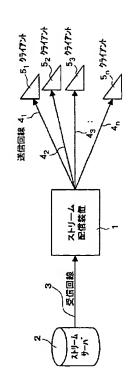
(43)公開日 平成14年2月28日(2002.2.28)

(51) Int.Cl.7	設別記号	ΡΙ	テーマコード(参考)		
H04L 12/1		H04L 11/18	5 K O 3 O B 5 K O 3 4		
12/6		11/20			
12/5	6		1 0 2 A		
29/0	6	13/00	3 0 5 C		
		審査請求有	請求項の数4 OL (全 6 頁)		
(21)出願番号	特顧2000-252288(P2000-252288)	(71)出願人 000004	人 000004226		
		日本電	信電話株式会社		
(22)出顧日	平成12年8月23日(2000.8.23)	東京都	千代田区大手町二丁目3番1号		
		(72)発明者 花野	真也		
		東京都	千代田区大手町二丁目3番1号 日		
		本電信	電話株式会社内		
		(72)発明者 牛島	重彦		
		東京都	千代田区大手町二丁目3番1号 日		
		本電信	電話株式会社内		
		(74)代理人 100088	328		
		弁理士	金田 暢之 (外1名)		
			最終頁に続く		

(54) 【発明の名称】 ストリーム配信装置

(57)【要約】

【課題】 プロトコルレイヤ毎の処理オーバヘッド削 減、チェックサムのフル計算の排除により処理を最小限 とし、高速・大容量なストリーム配信装置を提供する。 【解決手段】 コピー制御部14は、書込処理部12 から通知されたバッファ番地、バッファ長を元にパケッ トバッファ13ヘアクセスし、当該パケットのIPアドレ スとUDPポート番号を取り出すとともに、該情報をキー としてコンテンツ識別子検索テーブル15にアクセス し、受信パケットの運ぶストリームのコンテンツ識別子 を求める。コピー処理部19は、コピー配信制御テーブ ル18を参照して、送信宛先のクライアント毎に定めら れた配信情報を求め、該配信情報を元に受信パケットの 複製とヘッダ書き換えを行い、チェックサム値と書き換 え後のヘッダ情報部分の差分を元に再計算した結果を新 たなチェックサム値として送信パケットに設定し、当該 クライアントへ送信する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ストリームサーバの送信する1または複数のストリーム放送のパケットを受信し、該パケットをコピー後、1または複数のクライアントへ放送配信するストリーム配信装置において、

受信したパケットのヘッダ情報から当該パケットが運ぶ コンテンツを識別する手段と、

受信したパケットヘッダのチェックサム値およびチェックサム値の計算に必要な当該ヘッダ内のプロトコルデータを一時退避させる手段と、

コンテンツ毎に配信すべきクライアント宛の配信情報を 登録したコピー配布表と、

前記コピー配布表を参照して、送信宛先のクライアント 毎に定められた配信情報を求め、該配信情報を元に前記 受信パケットの複製とヘッダ書き換えを行い、一時退避 した前記チェックサム値と書き換え後のヘッダ情報部分 の差分を元に再計算した結果を新たなチェックサム値と して送信パケットに設定し、当該クライアントへ送信す る処理を前記コピー配布表に登録された全クライアント 分の処理が終了するまで繰り返す制御手段を有すること を特徴とするストリーム配信装置。

【請求項2】 受信パケットのヘッダ情報と前記コピー配布表に記載された配信情報からチェックサム値の差分値を事前に計算しておき、前記制御手段は受信パケットのチェックサム値と前記差分値の演算により、送信パケットのチェックサム値を計算する、請求項1記載のストリーム配信装置。

【請求項3】 受信パケットヘッダ情報が、ポート番号とIPアドレスにより構成される、請求項1または2記載のストリーム配信装置。

【請求項4】 コンテンツ毎に配信すべきクライアントの配信情報が、コピー数、ポート番号、IPアドレス、チェックサム差分値により構成される、請求項1から3のいずれか1項記載のストリーム配信装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ストリームサーバの送信する1または複数のストリーム放送のパケットを 受信し、該パケットをコピー後、1または複数のクライアントへ放送配信するストリーム配信装置に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、インターネット上に設置されたストリーム配信装置としては、Real Networks社などのスプリッタ製品が代表的である。これは、汎用パソコンや汎用ワークステーションなどの汎用プロセッサ上で動作し、ストリームサーバから受信した1本のストリームデータを1または複数のクライアントに対してコピー配信するものである。

【0003】従来のストリーム放送の制御を行うストリーミングプロトコルでは、放送コンテンツ毎に、UDPポ

ート番号に対応させてストリーム配線が行われていた。UDPポート番号は、クライアント、スプリッタ、サーバなどの配信機器の接続構成により、下流の機器が受信ポート番号を決定する方式となっているため、サーバ→スプリッタ→クライアントという構成でストリーム配信を行う場合は、スプリッタ側でUDPポート番号を変換する機能を持っていた。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来のスプリ ッタは、汎用プロセッサの通信機能をベーストした技術 であった。一般的に、ストリームデータはIPパケット上 にUDPパケットのペイロードにストリーム転送プロトコ ル (例えばIETFRFC1889で規定されたRTPプロトコ ル)を載せ、その上に音声や映像データをエンコードし た符号データを載せて転送していた。したがって、汎用 プロセッサのOSが提供する、IPパケットプロトコル解析 機能、UDPパケットプロトコル解析機能を利用して処理 されていた。各プロトコル解析機能は、レイヤ毎に処理 内容が規定されている。よって、レイヤ毎にヘッダ上の プロトコル情報を読み出し、プロトコルデータ正常性チ ェック処理、状態変数の遷移処理、加算/減算処理な ど、全ての規定処理を実行後、次のレイヤに係る処理を 順次進める形で行われていた。このため、レイヤ毎にプ ロトコル解析処理をするためのメモリオペレーションが オーバヘッドとなり高速化処理に向いていなかった。

【0005】一方、ストリームパケットの転送に特化した処理を想定すると、主な処理はサーバからの受信UDPポート番号、受信IPアドレスをクライアント宛の送信UDPポート番号、送信IPアドレスに書き換え後、UDPパケットとIPへッダのチェックサム再計算を行っていた。この場合、IPアドレスやUDPポート番号の読み出し、書き込み以外に他プロトコルパラメタ分析処理も併せて実行させてしまう分だけオーバヘッドが大きくなった。さらに、チェックサム計算処理は、UDPペイロードデータ全体に対して16ビットづつメモリ読出し/演算処理を繰り返すために、長いパケットほど計算時間が長くなってしまった。しかしながら、チェックサムの再計算は、受信時点でのパケットのチェックサム計算値から、IPアドレス、UDPポート番号を書き換えた部分の差分だけを計算すればよい。

【0006】以上述べたように、従来のストリーム配信装置は、汎用プロセッサが提供する通信機能がレイヤ毎に動作するためのオーバヘッド、処理機能が汎用化されているために必要以上の処理を実行しなければならない。このため、ストリーム配信を高速・大容量化するためには、最適な機能構成とはなっていない。

【0007】本発明の目的は、プロトコルレイヤ毎の処理オーバヘッド削減、チェックサムのフル計算の排除により処理を最小限とし、高速・大容量なストリーム配信装置を提供することである。

[8000]

【課題を解決するための手段】本発明においては、まずストリームパケットを受信すると、1つのパケットの先頭部に位置するヘッダ情報から、ストリーム配信に必要最低限なヘッダ情報をプロトコルレイヤを区別せずに抽出する。その情報からコンテンツを識別する。また、コンテンツ毎に配付先の宛先情報(配信情報)をテーブル(コピー配布表)に登録しておき、受信したパケットのヘッダ情報から、送信すべきパケットのヘッダ情報へ変換する手段を持つ。

【0009】すなわち、コピー配布表を参照して、送信宛先のクライアント毎に定められた配信情報を求め、該配信情報を元に受信パケットの複製とヘッダ書き換えを行い、一時退避したチェックサム値と書き換え後のヘッダ情報部分の差分を元に再計算した結果を新たなチェックサム値として送信パケットに設定し、当該クライアントへ送信する処理をコピー配布表に登録された全クライアント分の処理が終了するまで繰り返す。

【0010】この場合、抽出するプロトコル情報は受信パケットのIPアドレスおよびUDPポート番号、コピー配布表のデータ内容はコンテンツに対するコピー数、送信IPアドレス、送信ポート番号、チェックサム差分値でもよい。

【0011】本発明におけるチェックサム値の計算は、受信パケットと送信パケットのヘッダ情報が既知であるため、パケット受信の都度再計算するのではなく、受信ヘッダ情報と配布すべき送信ヘッダ情報からあらかじめ計算しておく。

【0012】本発明によれば、まず、ストリームデータを転送するパケットのプロトコルレイヤ毎に処理を分けるのではなく、パケットの受信処理、送信処理を実行する。また、全プロトコルデータを処理するのではなく、特定のプロトコルデータに限定した処理(ヘッダ書き換え)を実行するため、1パケット当たりの処理量を削減することができる。

【0013】さらに、送信パケットのチェックサム値の 再計算は、コピー配布表により変換すべき送り先のアドレス、ポート番号が既知であるため、事前に差分情報を 計算しておき、パケット受信および送信の際に、その差 分情報により残りの演算のみを実行することにより、さらに1パケット当たりの処理量を削減することができ

[0014]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態について図面を参照して説明する。

【0015】図1に示すように、本発明のストリーム配信装置1はストリームサーバ2から受信回線3を介して

ストリームコンテンツを受信し、またコピー後のストリームコンテンツを送信回線 4_1 、 4_2 、・・・、 4_n を介してクライアント 5_1 、 5_2 、・・・、 5_n に配信する。【0016】この場合、受信したパケットのIPソースアドレスはストリームサーバ2、IPデスティネーションアドレスはストリーム配信装置1、送信するパケットのIPソースアドレスはストリーム配信装置1、IPデスティネーションアドレスはクライアント(5_1 ~ 5_n のうちのーつ)をそれぞれ指して転送する。また、ソースポート番号は、デスティネーションポート番号のみをストリーム配信装置1にて付け替え、ポート番号はそのまま転送することとする。以上により、ストリーム配信装置1がパケットを受け渡す際には、チェックサム以外にIPソースアドレス、IPデスティネーションポート番号の付け替え処理が発生する。

【0017】ストリーム配信装置1は、図2に示すように、受信回路11と書込処理部12とパケットバッファ13とコピー制御部14とコンテンツ識別子検索テーブル15と要求バッファ16とデータ設定部17とコピー配信制御テーブル18 (コピー配布表)とコピー処理部19とコピー処理バッファ20と読出処理部21と送信回路22を有している。

【0018】受信回路11は、パケットのMACレイヤ以下を終端し、パケット受信を後段の書込処理部12へ通知する。

【0019】書込処理部12は、パケット受信通知後、受信回路11で受信したパケットをパケットバッファ13へ転送するとともに、書き込んだバッファの先頭番地とバッファ長をコピー制御部14へ通知する。

【0020】パケットバッファ13は、受信パケットを格納しておくバッファである。

【0021】コピー制御部14は、書込処理部12から 通知されたバッファ番地、バッファ長を元にパケットバッファ13ヘアクセスし、当該パケットのIPアドレスと IDPボート番号を取り出すとともに、該情報をキーとしてコンテンツ識別子検索テーブル15にアクセスし、受信パケットの運ぶストリームのコンテンツ識別子を求める。このコンテンツ識別子とバッファ番地、バッファ長を要求バッファ16に入力することにより、後段のコピー処理を依頼する。

【0022】コンテンツ識別子検索テーブル15は、表1に示すように、受信UDPデスティネーションポート番号、受信IPソースアドレス、コンテンツ識別子を構成要素に持ち、受信情報からコンテンツ識別子を割り出すために使用される。

【0023】

【表1】

受信デスティネーション ボート番号	受信ソース IPアドレス	コンテンツ鐡別子
101 102	101. 223. 56. 102 101. 223. 56. 102	1 2

【0024】要求バッファ16は、コピー処理要求をコンテンツ識別子、バッファ番地、バッファ長としてエントリーし、コピー処理部19により読み出されるバッファである。

【0025】データ設定部17は、配信に先立ち、表1 および表2のテーブルを事前に作成、維持、管理する。 コピー配信制御テーブル18 (表2) には、コンテンツ 識別子、コピー数、送信デスティネーションポート番 号、送信IPデスティネーションアドレス、チェックサム 差分計算値がそれぞれ設定される。

[0026]

【表2】

コンテンツ歳別子	コピー数	送信デスティネーション ポート番号	送信デスティネーション IPアドレス	チェックサム 差分計算値
1	3	201	202, 234, 100, 10	19
		92	202, 234, 100, 11	167
		53	202. 234. 100. 12	129
2	3	103	130, 222, 133, 55	209
_		50	130, 222, 133, 56	157
	1	98	130. 222. 133. 57	206

【0027】なお、ここでコピー数とは、コンテンツ毎に配信するクライアントの数を示す。

【0028】また、チェックサム差分計算値とは、受信パケットのIPアドレス、UDPポート番号、配信するパケットのIPアドレス、UDPポート番号から、チェックサム再計算時の一部の計算値であり、IPヘッダチェックサムとUDPチェックサムを計算するための差分計算値を持つ。

【0029】本実施形態においては、チェックサム差分 計算値は、以下のように求める。計算に用いる変数を以 下のように定義する。

【 O O 3 O 】 受信パケットのIPソースアドレスSA1 受信パケットのIPデスティネーションアドレスをDA1 受信パケットのソースポート番号をSP1 受信パケットのデスティネーションポート番号をDP1 受信パケットのプロトコル識別子をPROT1 受信パケットのUDPデータグラム長をLEN1 送信パケットのIPソースアドレスSA2 送信パケットのIPデスティネーションアドレスをDA2 送信パケットのソースポート番号をSP2 送信パケットのデスティネーションポート番号をDP2 送信パケットのプロトコル識別子をPROT2 送信パケットのUDPデータグラム長をLEN2

よって、チェックサム差分情報は、受信パケットの変数

 ${\sf SA2+DA2+SP2+DP2+PROT2+LEN2} - ({\sf SA1+DA1+SP1+DP1+PROT1+LEN1}) \cdot \\$

 $\cdots \cdots (1)$

ここで、IPヘッダのプロトコル識別子、UDPデータグラ ムのLength、UDPソースポート番号は変化がないものと すると、式(1)は式(2)のように簡略化できる。 [0032]

 $SA2+DA2+DP2-(SA1+DA1+DP1)\cdot\cdot\cdot\cdot$ (2) さらに、本実施形態では、DA1とSA2が同じIPアドレスを 指すため、両変数は相殺される。したがって、 $DA2+DP2-(SA1+DP1)\cdot\cdot\cdot\cdot\cdot(3)$

をチェックサム差分計算値として用いる。この計算結果 は、表2に示した。

【0033】本実施形態においては、式(3)を使った 例により説明したが、ストリームサーバやクライアント の条件により、UDPソースポート番号や、IPアドレスを ストリーム配信装置1で書き換える場合もある。その場 合には、式(1)により計算することができる。

【0034】コピー処理部19は、要求バッファ16を 検索し、要求が存在する場合に、当該要求を取り出す。 まず、コンテンツ識別子をキーとしてコピー配信制御テ ーブル18から送信デスティネーションポート番号、送 信デスティネーションIPアドレス、コピー数、チェック サム差分計算値を引く。また、バッファ番地とバッファ 長により、受信済みのパケットをパケットバッファ13 からコピー処理バッファ20に読み出す。

【0035】次に、コピー処理部19は、IPヘッダチェ ックサム値を、IPヘッダのIPアドレス受信値、IPアドレ ス送信値とIPヘッダのチェックサム差分計算値から演算 する。また、UDPチェックサム値は、IPアドレスの受信 値、送信値、UDPポート番号の送信値、受信値とUDPチェ ックサム差分計算値から演算する。

【0036】さらに、コピー処理部19は、IPアドレ ス、UDPポート番号に関し、送信値を設定するととも に、計算済みのIPヘッダチェックサム値、UDPパケット チェックサム値を設定する。これにより、送信すべき1 パケット分のIPヘッダおよびUDPヘッダがクライアント 用に設定され、当該パケットは、読出処理部21により 受信回路22へ送られ、最終的にクライアントへ到着す る、

【0037】コピー処理部19は、これらの一連の処理 をクライアント毎に実行し、全クライアント分の処理が の和を引いて、送信パケットの変数の輪を加えればよ い。よって、式(1)のようになる。 [0031]

完了した時点で、要求バッファ16を確認することを繰 り返す。

[0038]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、受 信パケットから送信パケットへの変換処理において、特 定の処理(ヘッダ書き換え)に限定すること、さらには 計算負荷が大きなチェックサム値の再計算においても、 通信前に差分計算値を持っており、これと正味の変更点 により演算するため、計算量を大幅に削減でき、したが って、汎用プロセッサベースの従来技術に比べ、高速化 ・大容量化が図れる。これにより、従来よりも多くのク ライアントに対して同時にストリーム放送を提供し、さ らには従来よりもより広帯域のストリーム放送をクライ アントに対して提供することができる。両方の場合は、 通信プロセッサはハード価格は同じで処理容量を増加 し、映像品質を向上させることが可能なため、経済的で かつ高品質な映像ストリーム放送サービスを大規模に提 供することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のストリーム配信装置の接続図である。 【図2】ストリーム配信装置の構成図である。

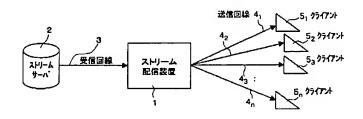
【符号の説明】

- 1 ストリーム配信装置
- ストリームサーバ
- 受信回線

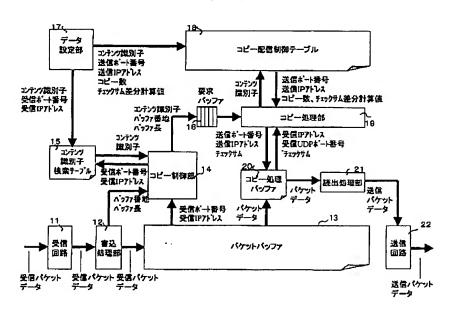
4₁~4_n 送信回線 $5_1 \sim 5_n$ クライアント

- 受信回路 1 1
- 12 書込処理部
- 13 パケットバッファ
- 14 コピー制御部
- 15 コンテンツ識別子検索テーブル
- 16 要求バッファ
- 17 データ設定部
- 18 コピー配信制御テーブル
- 19 コピー処理部
- 20 コピー処理バッファ
- 21 読出処理部
- 22 送信回路

【図1】



【図2】



フロントページの続き

(72)発明者 谷川 真樹

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 柳本 清

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 市川 弘幸

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

Fターム(参考) 5K030 GA19 HA08 HC01 HD05 JA01

JT03 KA03 KA04 KA13 KX28

LD07

5K034 AA07 BB06 EE11 FF02 HH01

HH02 HH63